공개특허 제2000 -69152호(2000.11.25.) 1부.

引用例スの写し

与2000-0069152

(19) 대한민국특허청(KR)

(12) 공개특허공보(A)

Int. CL. (51)H040 7/22

(11) 공개번호

馬2000-0069152

(43) 공개일자

2000년11월25일

(21) 출원번호 (22) 출원일사 10-1999-7004680 1999년05월27일

1999년05월27일

번역문제출일자 (86) 국제출원변호

PCT/SE1997/01992

(87) 국제공개번호

WO 1998/24250 1998년06월04일

(86) 국제출원출원일자

1997년 11월27일

(87) 국제공개일자

AP ARIPO특허 : 케냐 레소도 말리위 수단 스와질랜드 우간다 기니

(81) 지정국

잘바쁘웨 EA 유리사이득히 : 어르메니아 아제르바이잔 벨라루스 키르기즈 카자출 스탄 몰도바 려시아 타지키스탄 투르크메니스틴

EP 유럽특허 : 오스트리아 벨기에 스위스 리하텐슈타인 독일 덴마크 스페인 교령스 영국 그러스 아일랜드 이탈리아 룩셈부르크 모나코 네덜란드 포르투갈 스웨덴 판랜드

OA OAPI특히 : 부르키나파소 베넹 중앙아프리카 콩고 코트다브와르 카 메룬 기봉 기비 말리 모리티나 나제르 세내갈 차드 토고

지내특허 : 일바니이 이르메니어 오스트리아 오스트레입리아 이제르바이 찬 보스니아-헤르제고비나 바베이도스 불가리아 보라질 벨라루스 캐나다 스위스 리히텐슈타인 중국 쿠바 제코 독일 덴마크 에스토니어스베인 판랜드 영국 그루지야 헝가리 이스리엘 아이슬린드 일본 케니 키르기즈 복한 대한민국 카자흐스탄 세인트루시아 소리랑카 라이베리이 레소토 리투이니아 북셈부르크 라트비이 몰도비 마니가스카르대케도니아 몽고 말리위 멕시코 노르웨이 뉴질랜드 슬로베니아 슬로바키아 다시키스탄 투르크메니스탄 타어키 트리니다드토바고 우크라이나 우간다 우스베키스틴 베트남 폴란드 모르투길 루마니아 리시아수단 스웨덴 싱기포르 가니 유고슬리비아 서에리라온 침비날웨 인도네시아

(30) 우선권주장

8/755.572 1996년11월27일 미국(US)

(71) 출원인

텔레폰악티에봉리켓엘엠에릭슨(펍) 클라스 노린, 롱트 헬스드웜

스웨덴왕국 스톡홓봄에스-126 25

(72) 발명지

투리나디리보 스웨덴왕국태비에스 -18768레두트배겐14비

(74) 데리인

최재철, 권동용, 서장찬

작사왕구 : 없음

(54) 패킷 통신시스템의 성능을 개신하기 위한 방법 및 장치

28

다중 액세스 매킷 예약형의 프로도콜을 사용하는 통신시스템(10)이 제공된다. 매킷 신송을 위해 필요한 문리적 채를들이 한 이동국(16)(TVIP MS 로 불립)에 특별히 혈당된다. VIP MS(16)는 필요에 따라 매킷 데이다를 위해 할당된 이를 물리적 채를들을 사용할 배타적 우선순위를 가진다. 따라서, VIP MS(16)는 항상 배킷 전송을 위해 이용할 수 있는 합정된 대역폭을 가진다. 게다가, (예킨대, 하나의 할당된 업링크 채널 상에) VIP MS에 전용된, 예약된 무작위 액세스 채널을 팔당함으로써 VIP MS(16)에 이를 물리적 채널들에 액세스할 가장 높은 배타적 우선순위가 주어지기 때문에("VIP 우선순위"), 신행 시스템들이 겪는 기반 무작위 액세스 지인들이 더 이상 존재하지 않는다. VIP MS(16)는 다운링크 상에 전송을 위해 항상 먼저 순서 계획이 심하고, 또한 업링크 상에 VIP MS(16)를 위한 예약된 액세스가 제공되기 때문에, 업링크와 다분링 기에 대해 일정한 지연주기만이 수반된다. 즉 달리 말하면, VIP MS(16)에는 매킷 전송을 위한 대역폭과 일 경향 의명기 및 다운링크 지연이 보질된다. 정한 입광크 및 다운링크 지연이 보장된다.

MAG

53

418108

통신시스템, VIP MS, 우선순위, 시연, 경합, 전용채널, 폐킷 전송, 대역폭, 업링크, 다운링크, 액세스, 채 널

23 X/X/

1,

刀金牌切

본 발명은 전기통신분야에 관한 것으로서, 특히 다중 액세스 예약형의 프로토콜(a multiple access reservation type of protocol)을 사용하는 페킷 통신시스템의 성능을 개선시키기 위한 방법과 장치에 관한 것이다.

期週四金

일반적으로, 종래의 이동 패킷 무선통신시스템에 있어서, 기시국(BS)은 하나 또는 그 이상의 공유 패킷 무 선채털들을 통해 다수의 이동국(MS)들과 통신을 한다. 다운링크 패킷트래픽은 BS에 의해 순서 계획이 집혀, 이에 의해 MS들 간의 다운링크 접속이 방지된다. 그러나, 업링크를 통해 MS들이 BS로 액세스를 이루 도록 하기 위하여, MS들은 무작위 다중 액세스 프로토콜을 사용하여 경험하는데, 이는 업링크에서 충돌을 발생시킨다.

시분할 다중 액세스(TDMA) 통신시스템(예컨대, TDMA 설용리 무신시스템)에 직합한 한 다중 액세스함의 프로토콜은 예약 슬롯-ALOHA(a reservation slotted-ALOHA) 다중 액세스 프로토콜이다. 예컨대, 입링크에서, MS는 중대의 슬롯-ALOHA 다중 액세스 프로토콜에 따라서 공중 인티페이스를 통해 BS로 무작위액세스요청 메시지를 중신할 수 있다. 만할 BS기 상기 무작위 액세스요청 메시지를 성공적으로 수신한다면, BS는 MS를 위해 트래픽채널을 발당하거나 또는 유보하고, 이후에 경합이 없는 패킷 진송이 MS와 BS 사이에서 이루어질 수 있다.

전형적으로, 만임 MS가 규정된 시간 주가 이내에 BS로부터 트래픽채널 예약을 수신하지 못한다면. MS는 무 작위 액세스요청 메시지를 제송신하게 된다. 무작위 액세스요청 메시지가 업링크에서 다른 메시지와 총돌 한다든지 또는 송신중에 요청 메시지에 예려가 발생한다든지 하는 다양한 이유로 인해 BS가 채널예약을 하 지 못할 수 있다. 게다가, BS는 인시적으로 용량 과무하를 받을 수 있어서. 싱기 과무히 주기 동안에 정확 하게 수신한 무작원 액세스요청이 처리되지 않을 수 있다.

앞서 언급했듯이, 다운링크에서, BS(또는 시스템의 망족의 몇몇 다른 노드)는 상이한 MS들로 전송을 조정한다. 그러나, 번열 다운링크 전송을 위해 순서 계획이 집한 MS가 상이한 레벤의 우선순위를 가신다면, BS(또는 스케쥴링 망노드)는 상이한 MS들의 우선순위를 고려하여 이동의 전송을 위해 순서 계획을 집이야만 한다. 따라서, 상이한 다운링크 송선들의 스케쥴링의 우선 순위를 잡을 필요가 있게 되어, 트래픽목주의 기간 동안에 개병적인 MS들에 대한 송신의 순서 계획을 잡는데 있어서 고르지 못한 지언들이 발생하게된다. 이들 지연들은 동일한 또는 높은 우선순위를 가지는, 경합하는 트래픽이 얼마나 많은가에 따라 다르다. 전형적으로, 낮은 우선순위의 MS들은 보다 긴 스케쥴링 지인을 가진다.

일반 패킷 무선서비스(General Packet fladio Service: GPRS)는 이동통신용 디지탈 범용 시스템(GSM)에 사용하도록 규정된 새로운 패킷 데이터서비스이다. GPRS표준은 패킷 데이터에 대해 최적회된 통신재탈 셋트의 사용을 필요로 한다. 개발적인 사용자(즉, MS)들에 필요한 대역폭은 트랑크 다중-채털(frunked multichannel)적동으로 주어질 수 있다. 즉 달리 말하면. 패킷들은 다수의 범결채널들을 통해 MS로 또는 MS로부터 송신된 수 있다. 스케슐링 패킷이 (업링크와 다운링크 등 디에 대해)전송되면 두 개 또는 그 이성의 우신 순위 레벨들이 사용된다. 비록 GPRS가 새로운 서비스라 하더라도. (에컨대 GSM에서) GPRS와 관련되는 성등 최적화 문제점들이 바찬가지로 다른 패킷 테이타시비스와 다중 액세스에약 시스템에 적용된 수 있다. GSM, 특히 GSM채널 지원관리와 항당을 포괄적으로 실명보기 위하여, 1992년 Cell & Sys. 만권의 M. Mouly 와 M. B. Pautet의 저서 "The GSM System for Mobile Communications'를 참조하라(ISBN:2-9507190 0 7).

예간대, 현재 GPRS표준(1996년 9월 26일자 GSM 기술지침서 GSM 04.60, 비전 0.9.1)을 실며보면, GPRS에서 패킷 데이타 트래픽에 천용된 물리적 채널은 때킷 데이타 채널(Packet Date Channel: PDCH)이라 부른다. GPRS 이동국-발신 패킷 전송에 있어서, MS는 패킷 무작위 액세스체널(Packet Random Access Channel: PRACH)을 통해 POCH 입광고에 무작위 액세스요용을 참으로써 패킷 전송을 개시한다. PRACH는 "무작위 서브-채널"로서 부름 수 있다. 무직위 액세스요용을 참으로써 패킷 전송을 개시한다. PRACH는 "무작위 서브-채널"로서 부름 수 있다. 무직위 액세스 서브-채널에 관련된 업량권상대 플래그(USF)가 "프리(free)"에 설정되면, MS는 액세스요용을 하기 위해 무작위 액세스 서브-채널을 선택할 수 있게 된다. 다운 링크 상에 전송된 각 무선 링크 제어(Radio Link Control:RLC)블록의 시작부에 조정의 비트들을 포함하는 USF는 업량권 트래픽의 및티플렉싱이 이루어지도록 PDCH에서 사용된다. 현재 GPRS에서 있어서, 부작위 액세스 서브 채널이 "프리"라는 것을 나타내는데 한 USF값을 사용하고, 그리고 세 계약 상이한 MS들에 대한 업량권를 유보하기 위해 다른 세 계약 USF값들을 사용한다. 무작위 액세스 서브-채널의 이용가능성을 결정하는 USF을 사용하기 모다는 다른 대안으로서, MS는 선-규정된 규칙(pre-definde rule)에 따라 무작위 액세스 서브-채널을 선택할 수 있다. GPRS 액세스 요청은 MS을 직별하는 정보를 포함하고, 또한 이 MS에 대한 우선순위 계빨 정보를 포함하다.

망은 매킷 액세스 승인 채널(Packet Access Grant Channel:PAGCH)를 통해 PDCH 다운함크에서 채널 예약 명령을 착신합으로써 무직위 액세스 요청에 응답한다. 채널 예약 명령은 기변 경이 매킷의 업령크 건송을 위해 상기 MS에 마래의 타임슬롯을 활당(유보)한다. 만일 망이 MS의 무작위 액세스 요청에 응답하지 않는 다면, MS: 다시 요청을 하게 되지만, 그러나 규정된 (또는 무직위) 시간주기 이후에만 요청을 하게 된다. MS는 예약된 타임솔롯대에서 가변경이 매킷을 송신한다. GPBS에 있어서, 매킷은 매킷 데이디 트래픽채널 (Packet Data Traffic Channel: PDTCH)을 통해 PDCH에서 건송된다. 만일 전체 매킷이 정확하게 주신되었 다면 많은 MS에 확인 메시지를 건송한다. 정확하게 주신되지 않았다면, MS는 전체 매킷을 또는 전송에리가 방생한 매킷부분만을 채건송한다.

GPRS 이동국 착신 매깃 전송에 있어서, 많은 패킷이 전송되는 MS를 (선택적으로)페이징함으로써 MS에 전송

을 개시한다. GPRS에 있어서, 페이징은 패킷 페이징 채널(Packet Paging Channel:PPCH)을 통해 PDCH 또는 종래의 GSM 페이징 채널(PCH)에서 전송된다. 그러나, 만일 망이 MS의 현 셇 위치를 안다면, 지칭된 MS는 페이징된 필요가 없다. 만일 페이징이 성공적으로 된다면, MS는 PRACH 또는 RACH 상에 패킷 채널 요청을 송신함으로써 페이징 응답을 개시한다. 망은 패킷 대응 제이채널 (Packet Associated Control Channel:PCACH) 상에 패킷 자원 할당메시지로서 응답한다. 그런 다음, 패킷은 PDTCH를 통해 MS에 전송된다. 망의 패킷 전송의 스케쥴링은 한 트레믹 부하와 그리고 패킷에 주어진 우선순위를 기반으로 한다. 만일 원전한 패킷이 정확하게 수신되었다면 MS는 양에 확인 페시지를 전송한다. 만일 정확하게 수신되지 않았다면, 망은 원전한 패킷이 정확하게 수신되었다면 MS는 양에 확인 페시지를 전송한다. 만일 정확하게 수신되지 않았다면, 망은 원전한 패킷 또는 전송에러가 발생한 패킷부분만을 재진송한다.

심가 무직위 액세스 예약형 브로토콜에서 나타나는 문제점은, MS가 다양한 배킷 지연들을 겪게 된다는 것이다. 예컨대. (전송되는 패킷들이 연결될 때까지) 채널 예약 프로세스 이후에 모든 업량크 패킷전송이 이루어진다. MS는 밤이 성공적으로 수신하여이만 하는 무직위 액세스 요청을 많에 건송한다. 따라서, 액세스가 이루어질 수 있을 때까지 지연이 있게 된다. 반일 채널 예약배시지를 MS가 수신하지 못하면, 액세스 요청메시지를 제전송하는 것과 관련된 타이망은 독립된 타이머가 제어하는데, 이는 또 나른 시연을 부기하게 된다. 부가적으로, 만일 명의 액세스 용령에 일시적으로 과부하가 걸리게 되면, 과부하 시간동안에 프로세 전통 수 있는 것보다 많은 무직위 액세스 요청들이 수신될 수 있는데, 이는 다음 액세스시도가 이루어질수 있을 때까지 카운트다운을 시작시킨다. 업량크 패킷 전송을 우선순위회 시키는 것과 관련된 지연들 외에도 이들 지연들은 혼합되어, 업량크 채널에 액세성을 할 때에 수 많은 가변지연들이 발생하게 된다.

다운링크에서, 현 트래픽부하의 크기와, 그리고 나운링크 매킷 전송을 우선순위화시키는 프로세스는, 패킷 데이터 서비스전송에 할당한 채널지원들이 충분하지 않을 때에 가변 지연들을 발생시키는, 고려할 시항들 이다. 이와 같이, 업링크와 다운링크 패킷 트래픽들은, 기변 시간자연과 감소된 작업 자리링으로 표현할 수 있는, 가반령의 서비스(QoS)를 받게 된다.

마음표준은 공중 인터페이스의 상이한 통신계층들에 걸쳐 앱핑되는 내 개의 상이한 QoS래벨들을 규정하고 있다. 낮은 문 계층들(매체 액세스 제어증과 물리적 층)에서, 이들 내 개의 QoS래벨들은 내 개의 우선순위 레벨들에 앱핑된다. 이름 네 개의 우선순위 레벨들은 시스템에 대한 액세스를 우선순위하시키는데 사용된 다. PDC대들에 전용된 모든 GPRS들은 액세스를 위해 서로인에 경합하는 상이한 MS플로 총신되는, 및 상이 한 MS플로부터 방신되는 패킷들을 위해 지원들을 공유한다. 사스템들의 자원 매니저는 할당된 부하를 처리 하고 또한 네 개의 우선순위 레벨 모두에 대한 QoS요구에 부합하는 중분한 수의 전용 PDC대들을 한당하는 것을 목적으로 한다. 그러나, 낮은 우선순위 레벨들이 억제되면 성격한 문제점이 반쟁하는데, 이는 높은 우선순위 레벨들이 필요로 하는 부하기 제공된 체탈지원들을 조과한 수 있기 때문이다. 현재, 자원 매니저는 (다른 서비스들을 희생시켜) 보다 많은 자원들을 활당할 수 있거나 또는 저히된 QoS로 작동할 수 있다.

발음의 상세한 실명

본 발명의 목적은 회전-교환 사비스의 QoS레벨과 비슷한 패킷 데이타 서비스 QoS레벨을 제공하는 것이다.

본 발명의 목적은 패킷 테이티 서비스를 위해 이동국에 협정된 량의 태역폭을 보장하는 것이다.

본 발명의 다른 목적은 매깃 데이터 서비스를 위해 이동국에 일정한 지연을 보장하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 와이어베운드(wire-bound) 망의 매킷 데이터 서비스들의 최종 무선사용자들의 비용을 저갑시키는 것이다.

본 방명에 따라, 선행 목적과 다른 목적은, 한 이동국("VIP MS"로 부름)에 매킷 전송을 위해 필요한 물리석 채널들을 특별히 한당함으로써, 다종 액세스 매킷 예약함의 프로토골을 사용하는 통신시스템에서 이루어질 수 있다. 예건에, 독발히 말당된 이를 물리적 채널들은 다수의 업명과 및 다운링크 매킷 데이터 채널들을 포함한다. 이들 전용 채널들이 합당되었던 VIP MS는 필요에 따라 채널들을 사용하기 위한 배티적 우선순위품 기진다. 따라서, VIP MS는 항상 매킷 전송을 위해 이용한 수 있는 협상된 대약폭을 기진다.

개다가. (예전대, 한 혈당된 입량그 채널예)VIP MS에 전용된, 예약된 모작위 액세스 채널을 혈당함으로써. 이들 물리직 채널들에 액세스하기 위해 가장 높은 배다직 우선순위가 VIP MS에 주어지기 때문에("VIP 우선 순위"). 선행 이동국들이 겪는 수 많은, 가변 무작위 액세스 지연들이 더 이상 존재하지 않는다. VIP MS는 항상 다운링그 상에 전송을 위해 제일 먼저 순서 계획이 집혀있고 또한 입량그 상에서 VIP MS를 위해 예약 된 액세스카 제공되기 때문에, 입양크와 다운랑크 진종이 회여있고 또한 지연주기만이 주민된다. 즉 달리 말하면, VIP MS는 패킷 전송을 위한 대역폭과 일정한 업량크 및 다운링크 지연이 보장된다.

본 발명의 방법과 장치의 보다 원벽한 이해는 접부도면과 함께 이루어진 다음의 상세한 설명을 참조함으로 써 이루어질 수 있다.

도면의 간단한 설명

도 1은 본 발명의 비림적한 실자에에 따른, VIP 이동국과의 매킷 데이터 전송방법을 구현하는데 사용될 수 있는 전기통신자스템의 개략적인 블록토.

도 2는 본 발명의 바람직한 실시에에 따른, 이동국·착신 패킷 데이터 진송이 어떻게 발생하는기를 살명하 는 순서도.

도 3은 본 발명의 바람직한 실시에에 따른, 명과 VIP MS 간의 매컷 전송을 위한 업량그와 다운링그 표례임 들을 설명하는 도면.

도 4는 일반적인 버스트가 TOMA프레임대 단일 다염슬쭉 점에 어떻게 맵핑될 수 있는가를 설명하는 노변.

도 5는 도 2에 도시된 순서에 따른. 다운링크 물리작 채널을 통해 VIP MS와 다른 패킷 트래픽이 어떻게 전 종될 수 있는거를 설명하는 노만. 도 6은 본 발명의 바람직한 실시에에 따른, 이동국-발선 때킷 데이터 전송이 어떻게 발생할 수 있는가를 설명하는 순서도.

도 7은 도 6에 도시된 순시에 따른, 업링크 물리적 채널을 통해 VIP MS와 다른 폐킷 트래픽이 어떻게 전송 _ 될 수 있는가를 설명하는 도면:

1111 at

본 발명의 비림직한 실시에와 이의 장점들은 도 1-7을 참조함으로써 기장 잘 알 수 있고, 도면 전체를 통해 대응하는 부분들과 동일 부분들에는 동일 참조번호가 사용된다.

다중 액세스 메킷 예약형 프로토콜을 시용하는 본 방명에 따른 통신시스템에 있어서, 패킷 전송을 위해 필요한 물리적 채널들이 하나의 MS에 특별히 할당된다. 이 MS는 "VIP MS"로 부를 수 있다. 예컨대, GPRS에 있어서, 특별히 할당된 이들 물리적 채널들은 다수의 업량크 및 다운량크 채널들을 포함할 수 있다. 특히, GPRS대 한 POCH는 하나의 업량크 채널들은 다운의 하나의 다운랭크 채널들은 포함하고, 그리고 베켓 데이터에 대해 전용된 한 물리적 채널로서 규정된다. 활당된 업량크 채널들의 소시는 활당된 다운량크 채널들의 소시의 동양하거나 또는 상이할 수 있다. 이들 전용 채널들이 알당된 VIP MS는 필요에 따라 채널들을 사용할 권리를 가진다. 따라서, VIP MS는 항상 패킷 전송을 위해 이용할 수 있는, 필요한 대역폭을 가진다. 그러나, 사용되지 않는 이들 전용 채널들의 용량은 나른 MS들이 사용할 수 있다.

즉 달리 말하면, VIP MS에는 이들 물리쪽 채널들에 액세스할 수 있는 가장 높은 오선순위가 주어진다(이후 보더 "VIP 우순순위"로 부름), 따라서, (예간대, 한 할당된 업량크 채널 상에) 상기 VIP MS에 전용된, 예 약된 무작위 액세스 서브-채널을 한당으로써, 무작위 액세스 동안에 선행 시스템들이 겪는 기반 지연의 문 제점이 해결된다. VIP MS는 항상 다운랑그 상에서 진송을 위해 가장 먼저 순서 계획이 잡히고, 또한 업량 크 상에 VIP MS를 위해 예약된 액세스가 제공되기 때문에, 업량크와 다운랭크에 대해 일정한 지연주기만이 수반된다. 즉 달리 말하면, 패킷 전송을 위한 대역폭과 일정한 업량크 및 다운랭크 패킷 전송지연이 VIP MS에 보장된다.

도 1은 본 발명의 바람직한 실시예에 따라, VIP 이동국과의 매킷 데이터 전송방법을 구현하는데 사용될 수있는 전기통신시스템의 개략적인 불록도이다. 시스템(10)은 통신방(12)을 포함한다. 방(12)은 기지국/송수신섹션(14)을 포함한다. 방(12)은 지역방(LAN) 또는 광대역방(WAN)의 수 있거나, 또는 GSM에서 셀룰러망과같은 공중 지칭 이동망(Public Land Mobile Network:PMN)의 수 있다. 일반적으로, 방(12)은 공유 매킷대이터 채널들을 시용하는 매킷 데이터 서비스를 제공하는 어떠한 유형의 종신망일 수 있다. (설명의 목적만을 위해)도시된 네람작한 실시에에 있어서, 망(12)은 디지탈 IDMA 생물러 이동무선망이다.

임(12)은 명의 기자국/송수선섹션(14)과 공중 인터페이스를 통해, 특히 현존하는 공중 인터페이스와 스위 청 동신프로토콜들을 사용하여 VIP MS(16)와 통신한다. VIP MS(16)에는 사원 스케쥴링과 업량크 무작위 액세스 우선순위 목적을 위해 VIP 우선순위가 주어진다. VIP 우순순위는 TO 이거나 또는 전영적인 스케쥴링 수선순위 계층구조에서 가장 높은 배터적 레벨의 우선순위일 수 있다. 택일적으로, VIP 우선순위는 다른 어떠한 통상적인 레벨의 우선순위 보다 높게 시스템자원 매니저가 고려하여야만 하는 특별한 우선순위 레벨일 수 있다.

망(12)은 또한 망내 제2기지국 및/또는 송수신색선(18)과, 공중전회 교환명 (PSIN)내 고정전화(에컨대, 전화(22))의 그러고 단말 워크스테이션(예컨대, 컴퓨터 단말기(24 및 26))을 통해 다른 배-VIP 이동국(이동전화(20)로 표시됨)과 통신한다. 도시된 비외 같아, 단말기(24)와 망(12) 간의 통신은 유신접속을 통해 이루어진다. 단말기(26)와 망(간의 통신은 유신접속을 통해 기지국 및/또는 송수신색선 (14)을 경유해 이루어진다. 따라서, 전화(22)와 단말기(24 및 26)로/로부터의 통신은 명(12)에 의해 이동국(20) 또는 VIP MS(16)로/로부터 라우트왕 수 있다.

도 2는 본 발명의 마람직한 실시에에 따라, 이동국 작신 배킷 테이터 전송이 어떻게 발생하는가를 설명하는 순서도이다. 도 2를 참소하여 보면. 순서(30)에서 단계(32)에 따라. 명(12)은 다물링크 성에 배킷 페이징 물리적 채널을 통해 페킷 페이징메시지를 전송함으로써 VIP MS(16)에 데이터 패킷의 건송을 개시한다. GPRS에 있어서, 패킷 페이징 메시지는 다운링크 패킷 페이징 채널(PPCII) 또는 페이징 채널(PCII)를 통해 전송될 수 있다. 만의 명이 VIP MS(16)의 현재 禅 위치를 인다면, 페이징 메시지는 선송된 필요가 있다.

단계(34)에서, VIP MS(16)는 업량크 상에 무작된 액세스 서브-채널을 통해 채널 예약요청 메시자를 전송한다. 요청메시지는, VIP MS(16)가 VIP 우선순위를 가진다는 것을 나다낼 수 있다. GPRS에 있어서, VIP 채널 예약요청 메시지는 업량크 PRACH 또는 무식위 액세스 채널(RACH)를 통해 전송할 수 있다. 택일적으로, VIP 주선순위는 선행 OoS입청 또는 가입지 데이터로부터 많이 이미 않았을 수 있다. 특히, OoS입청은 "인터넷 프로토콜"에 대해 지장된 자원예약 프로토콜("resource reservation protocol:BSVP")특성의 사용을 기반으로 할 수 있다. BSVP특성은 인터넷을 통한 통신에서 사원들을 예약하기 위한 것이다. 또한, 예건대 대이들이 (예컨대, 데이터베이스에) 제공되어, 대약폭에 대한 요청과 이동 공중 인터페이스를 통해 이루어진 지연들을 인터넷 대역폭과 그리고 동일한 또는 보다 큰 및 동일한 또는 보다 작은 량의 지연들로 각각 반한시키는데 사용될 수 있다.

응답자, 단계(36)에서 명(12)은 다운링크 상에 배킷 액세스 중인 채널 또는 세어 채널을 통해 선용된, 물리적 트래픽 채널촬당 메시지를 건충한다. 한당 메시지는 건충을 위해 사용되는 건용 배킷 데이터 트래픽 채널돌의 리스트를 모험한다. GPRS에 있어지, 명은 다운링크 논리링크세어(Logical Link ControlitLC) 프래임 건송을 위해 (나운링크를 통해) 배킷자원 활당 메시지를 건송할 수 있다. 배킷자원 활당 메시지는 사용할 건용 POCH들의 리스트를 모험한다. 단계(38)에서, 명(12)은 다운링크 건용 배킷 테이터 제널들(예컨대, GPRS에서 진용 PDICH들)을 통해 배킷을 진송한다. 요약하면, 다운링크 배킷 전송을 위해 '보장된 대역목' 또는 전용 물리적 채널들을 세공함으로써, 건송을 위해 항당된 자원들은 충분하게 되고, VIP MS에는 일정한 지연이 보장된 수 있으며, 그리고 다운링크 드래픽은 기변 QoS를 겪지 않게 된다.

도 3은 본 발명의 비림적한 실시에에 따라서, 양과 VIP MS 간의 패킷 천송을 위한 다운링크와 입링크 프레

임들을 설명하는 도면이다. 이 설시적인 실시에에 있어서, 일련의 IDMA프레임들은 프레임 당 여덟 개의 타임슬롯을 가지는 것으로 도시되어 있다. 예건대, GSM은 IDMA프레임 당 어덟 개의 타임슬롯을 사용한다. 그러나, 본 발명은 프레임 당 소청수의 타임슬롯들에 제한되는 것이 이나라는 것을 일이어만 한다. 프레임 등 독성 수의 IDMA 타임슬롯들을 사용한 수 있다. 도시된 바와 같이, VIP MS에 전용된 다운당크 물리적 채널들은 각 프레임에서, VIP MS를 위해 첫번째로 예약되는 전용 타임슬롯으로서 실현된다. 그러나, 아래에서 논의하는 바와 같이, VIP 패킷들 간의 유휴 기간동안에 이들 예약된 VIP MS타입슬롯들은 임시적으로 다른 트래픽을 위해 시장할 수 있다. 따라서, 당 작업처리량은 중래의 시스템보다 현저히 개선되는데, 이는 전용 VIP MS물리적 채널들을 유휴 기간동안에 다른 이동국으로/로부터 패킷 데이타 트래픽을 위해 액세스할 수 있기 때문이다.

TOMA프레임에서 한 타임슬롯 동인에 전송된 정보포맷은 "버스트(burst)"라고 부른다. "정규 버스트"는 트 래픽 채널과 특정한 제이 채널들에서 정보를 반송하는데 사용된다. 도 4는 정규 버스트가 TOMA프레임대 단 일 타임슬롯에 어떻게 법평될 수 있는가를 설명하는 도면이다. 연속된 TOMA프레임들에서 한 타임슬롯은 물 리적 채널로서 규정된다. 따라서, 일련의 (정보의)정규 버스트들은 물리적 채널을 형성하는 타임슬롯들에 서 진송된다.

도 5는 도 2에 설명된 순서에 따라서, VIP MS와 다른 매킷 트래픽이 나오랑크 물리석 채널을 통해 어떻게 전송할 수 있는가를 설명하는 도면이다. VIP MS로 가게 되는 입중계 매킷 트래픽은 예약된 다운링크 물리 적 채널들(도 5에 한 채널이 도시되어 있다)을 통해 (다음 가용 타임슬롯으로 시작하는)망에 의해 전송된 다. 도시된 바와 같이, 매켓 전송은 연쇄될 필요는 없다. 따라서, 유휴 기간 동안에 MS VIP 매킷들이 전송 되지 않으면, 비-VIP 이동국에 대한 다른 입중계 매킷 트래픽이 VIP MS 전용 채널들을 통해 전송될 수 있 다.

도 6은 본 발명의 비림식한 실시에에 따라서, 이동국-발신 배킷 네이터 선송이 어떻게 발생하는기를 설명하는 순서도이다. 순서(50)의 단계(52)에 따라서, VIP MS(16)는 예약된 무작위 액세스 서브-채널을 통해입량고 상에 VIP 패킷 채널 요청메시지를 전송한다. 상기 VIP MS에 (예컨대 하나의 활당된 입량크 채널 상예) 예약된 무작위 액세스 서브-채널을 합당함으로써, 입량크 무석위 액세스 기반 시연문제가 해결된다.택일적으로, VIP MS의 다른 MS를 간의 채널 액세스충돌이 덜 발생하도록 입량크 상에 무직위 액세스 서브-채널을 맞추는 해결책이 있지만, 이는 보다 덜 비람직한 해결책이다. GPRS에 있어서, VIP MS패킷 채널 요청을 예약된 PRACH를 통해 입량크 상에 선종될 수 있다.

단계(54)에서, 방(12)은 배킷 액세스 증인 채널 또는 제어 채널을 통해 나오랑크 상에 전용 트래픽 채널 할당메시지를 진중한다. 할당 메시지는 전송을 위해 사용되는 전용 배킷 데이터 트래픽 채널들의 리스트를 포함한다. GPRS에 있어서, 방은 다운항크 논리랑크 제어(LLC)프레임 전송을 위해 매켓자원 활당 메시지를 (나오랑크를 통해)전송한 수 있다. 배킷자원 할당 메시지는 사용할 전용 PDCH들의 리스트를 모험한다. 단 제(56)에서, VIP MS(16)는 입량크 전용 배킷 데이타 채널통(예간대, GPRS에서 전용 PDICH통)을 통해 배킷 을 진송한다.

도 7은 도 6에 설명된 순서에 따라서, 업량크 물리적 채널을 통해 VIP MS의 다른 패킷 트래픽이 어떻게 전송될 수 있는가를 설명하는 도면이다. 망으로 보내지게 되는 패킷 트래픽은 예약된 업령크 불리적 채널들 (도 7에는 한 채널이 도시되어 있다)을 통해 (다음 예약 액세스 타임슬롯 이후에 제2가용 타임슬롯으로 시작하는) VIP MS에 의해 건송된다. 패킷 전송은 연쇄적으로 될 수 있거나 또는 비연쇄적으로 될 수 있다. 따라서, 유휴 기간 동안에 MS VIP패킷들이 전송되지 않으면, 망에 대한 다른 패킷 트래픽이 VIP MS 전용채널을 통해 전송될 수 있다. 도 7은 또한 입염크 액세스총돌을 방지하기 위하여, VIP MS에 대해 배타적으로 예약된 소성의 부칙위 액세스 채널들(스트립된 타임슬롯들)의 사용을 설명한다.

특히. 성기에서 설명한 실시에로 인해 이루어지는 장점들 이외에도, GPRS에서 다운링크 전송을 우선순위화 시키는 것은 모든 20ms 무선링크세여(BLC) 블록의 일부인, "임시 프레임 이이벤터티(Temporary Frame Identity:IFI)"로 불리는 짧은 식별지를 사용하여 다운링크 전송을 순서개획 집음으로써(스케쥴링함으로써) 미세하게 조정할 수 있다. 따라서, 모든 그러한 물록등은 특정한 논리링크 제어(LLC) 프레임과 특징한 이동국과 연결될 수 있다. 또한, (역시 20ms 를 기본으로) 업립크 전송 스케쥴링을 제어하기 위해 업링크 상대 플래그(USF)를 사용함으로써, 비슷한 레벨의 우선순위화가 업링크에 이루어질 수 있다. 따라서, 상이한 패킷 데이터 채널(PDCH)들이 소정의 이동국들에 대해 개방 또는 폐쇄될 수 있다. 이리한 병식으로, 채널 활용성이 극대화되고 또한 이로부터 획득한 QoS는 중래의 회선-교환 집속으로 일을 수 있는 QoS에 필적할 수 있다.

특히. (에컨대. 한 셑에 위치된) VIP MS가 상이한 셀로 이동을 하면, MS는 동일한 배티직 지원들을 중인반을 수 있다. 이 중인은 새로운 셀에서 이들 자원들을 MS가 재합점함으로써 이루어지거나. 또는 명내에서 시그당향으로부터 동일한 효과를 얻을 수 있다. 추지의 경우에 있어서, 한 셑에서부터 다른 셀로 핸드오마동인에(예컨대. MS기 새로운 셀에 그 지신을 '조개하면'). MS에 의해 셀 업데이트 프로세스가 수행을 수 있고, 그리고 만을 충분한 지원들이 새로운 셀에서 기용될 수 있다면, 많은 구 셀(old cell)로부터의 VIP 지원들을 자동적으로 "이진" 또는 재항당할 수 있다. 지원들의 이 자동 재형당은 예컨대, 종래의 핸드오버에 사용된 유형과 같은, 특별한 시그날랑실차를 사용하여 이루어질 수 있다.

비록 본 환명의 방법과 장치의 비림적한 실시예들이 참무도면에 도시되었고 또한 상기의 상세한 설명에 기 재되었다 하더라도, 본 발명은 기술된 실시예에 제한되지 않고, 창구범위에 주어지고 또한 규정된 본 발명 의 사상은 벗어님이 없어 수 많은 재구성과, 수성과 변형예들이 기능하다는 것을 일어야 한다.

(57) 공구의 설립

청구함 1

작여도 다중 액세스 패킷예약 프로토콜을 사용하는 이동홍신사스템의 성능을 개선자기는 방법에 있어서.

다운링크 패킷 트래픽을 반송하기 위하여, 싱거 이동통신시스템에서 적이도 제1채널의 배터직 사용을 할당

하는 단계와;

업링크 매킷 트레막에 의한 비경합 액세스가 이루어지도록 하기 위해, 상기 이동통신시스템에 제2채널을 유보(예약)하는 단계와: 그리고

상기 업링크 매켓 트래픽을 반송하기 위해, 상기 이동통신시스템에 적어도 제3채널의 배타적 사용을 할당하는 단계를 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 2

적어도 다중 액세스 패킷예약 프로토콜을 자용하는 이동통산시스템의 성능을 개선시키는 방법에 있어서,

다운링크 패킷 트래픽을 반송하기 위하여, 삼기 이동통신사스템에 적어도 제1채널의 사용을 위한 배타적 우선순위를 활당하는 단계와:

업링크 패킷 트래막에 의한 비경합 액세스가 이후어자도록 하기 위해. 상기 이동통신시스템에 제2채널을 유보(예약)하는 단계와:

성기 업량크 패킷 트래픽을 반송하기 위하여. 상기 이동통신시스템에 적어도 세3채널의 사용을 위한 배타 적 우선순위를 할당하는 단계와: 그리고

매킷 트래픽이 반송되지 않는 기간 동안에 다른 트래픽을 위해 상기 제1채널과 상기 제3채널들 중 적어도 한 채널을 해세시키는 단계를 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 3

제1형 또는 제2형에 있어서, 싱가 이동통신사스템은 TDMA통신사스템을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구한 4

제1항 또는 제2항에 있어서, 성기 이동통신시스템은 디지털 셀룰라무선시스템을 포함하는 것을 득징으로 하는 방법.

점구형 5

제1항 또는 제2항에 있어서, 상기 이동통신사스템은 GSM형의 사스템을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

천구하 6

제1항 또는 제2항에 있어서, 상기 다중 액세스 패킷에약 프로토콜은 슬롯터드-ALOHA 다중 액세스 프로토콜을 모참하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 7

제1형 또는 제2항에 있어서, 상기 제1채널은 제1의 물리적 채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 범법.

청구항 8

제1항 또는 제2항에 있어서, 성기 제3채널은 제3의 불리적 채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 9

제1항 또는 제2항에 있어서. 상기 제1채널과 상기 제3채널은 물리적 채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 10

제1함 또는 제2항에 있어서, 상기 제2채널은 무작위 액세스 채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법,

청구항 11

제1항 또는 제2항에 있어서, 싱기 제2채널은 폐킷 부작위 액세스 채널 (PRACH)을 포함하는 것을 특성으로 하는 방법:

청구항 12

제1형 또는 제2형에 있어서, 장기 제1채단과 장기 제3채단은 매킷 대이터 트래막 채단(PDTCH)을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 13

제1형 또는 제2항에 있어서. 제2체널을 유보하는 상기 단계는 업량크 트래픽 간의 무작위 액세스 비율이 동상적인 비율에 비해 감소되도록 무작위 액세스 채널의 크기를 조정하는 단계를 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 14

제1항 또는 제2항에 있어서, 제1절에서 제2셀로 이동국을 핸드오버하는 단계와: 그라고

장기 제2셑에 대해 장기 한당단계와 유보단계를 반복하는 단계를 더 요합하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구형 15

제1형 또는 제2항에 있어서, 제1셑에서 제2셑로 이동국을 핸드오버하는 단계와: 그리고

성기 이동국에 의한 배터적 우선순위의 사용을 위해 삼기 제1채널과, 상기 제2채널과 그리고 상기 제3채널 에 대응하는 채널들을 재할당하는 단계를 더 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 16

이동통신망과 유선통신망 간에 패킷 트래픽을 반송하는 방법에 있어서.

다운링그 패킷 트래픽을 빈송하기 위하여. 상기 이동통신명에 제1협정대역과 제1프로세싱 자연을 가지는 제1채널의 사용을 위한 배타직 우선순위를 할당하는 단계와:

업링크 패킷 트레픽에 의한 상기 이동통신망으로의 비경합 액세스가 이루어지도록 하기 위하여. 삼기 이동 통신망에 제2프로세상 자연을 가지는 제2채널을 유보(예약)하는 단계와:

성기 업량크 때킷 드레막을 반송하기 위하여. 성기 이동통신명에 제3협정 대역목과 제3프로세성 지연을 가지는 제3채널의 사용은 위한 배탁적 우선순위를 헐덩하는 단계와:

상기 제1 및 제3협정 대역폭 각각을 관련된 제1 및 제3유선통산망 대역폭으로 각각 변환시키는 단계와:

상기 제1. 제2 및 제3프로세상 자연들 각각을 관련된 제1. 제2 및 제3유선통신망 프로세상 자연으로 각각 변환시기는 단계와: 그리고

그들 간에 장기 패킷 트래픽을 반송시키기 위해. 장기 제1 및 제2유선망 대역폭들중 하나와 장기 제1, 제2 및 제3유선프로세상 지연들중 하나의 할당을 장기 아동통신망들이 장기 유선통신망에 요청하는 단계를 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

창구항 17

제16항에 있어서, 성기 이동통신명은 GSM망을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법

첫구항 18

제16항에 있어서, 장기 유선통신명은 인터넷명을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법

청구항 19

획득가능한 서비스의 품질을 개선하기 위해, 다수의 공유 패킷 데이타 채널들을 사용하는 셀룰러 패킷 내 이티 통신시스템에서 사용하는 방법에 있어서.

제1이동단말기에 우신순위화된 사용을 위해. 협성을 통해 상기 디수의 공유 패킷 데이터 채널들 중에서 다수의 업량 및 다운랭크 패킷 데이터 채널들을 동시에 활당하는 단계와: 그러고

성기 센물러 패킷 데이티 통신시스템에서 상기 제1여동단말기와 만 중 적어도 하다로부터의 신호에 용해 삼기 다수의 할당된 업량크 및 다운량크 배킷 데이터 채널들의 사용을 허가하여, 성기 제1여동단말기가 상 기 다수의 활당된 업량과 및 다운량과 배킷 테이터 채널들의 사용을 보증받도록 하는 단계를 포함하는 것 을 특징으로 하는 방법.

정구항 20

제19청에 있어서, 성기 제1이동난발기의 유휴 드래픽 주기 동안에 적어도 하나의 제2이동난반기가 성기 현당된 다수의 입링그 및 다운링크 패킷 테이타 채널들에 액세스하는 것을 특징으로 하는 방법.

최구하 2

제19형에 있어서, 성기 제1이동국은 상기 다수의 업량크 및 다운링크 패킷 데이터 채널들을 사용하여. 채 널들 상의 모든 다른 패킷 데이타 트래픽들은 인터립트되는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 22

제19항에 있어서, 상기 업량그 패킷 데이터 트래픽의 스케쥴링은 업량크 상태 플래그가 제어하는 것을 특 장으로 하는 방법.

청구항 23

제19형에 있어서, 삼기 제1이동단만기 이와의 다른 이동단말기로부터의 트레막과의 충동을 방지하기 위해 여 장기 제1이동단말기에 개발적으로 예약된 액세스 저브-채널을 할당하여, 입광크 채널 액세스 자연을 감 소시키는 단계를 다 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

청구항 24

제23형에 있어서, 장기 개발적으로 예약된 액세스 서브-채널은 예약된 부작위 액세스 서브-채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 방법.

경구항 20

적어도 하나의 다중 액세스 패킷 예약 프로토콜을 사용하는 여동통신시스템에 있어서.

장기 이동통신시스템에서 적어도 제1업링크 채널과 제2다운링크 채널의 배타적인 사용을 할당받는. 페켓 트래픽을 숨신 및 주신하는 제1이동단말기수단과:

장기 이동뽕신시스템의 업링크 장의 백세스채달과: 그리고

상기 제1이동단말기수년에 대한 성기 액세스체널로 비경합 액세스를 예약하는 예약수단을 포함하는 것을 특징으로 하는 시스템.

칭구형 26

제25항에 있어서, TDMA통신시스템을 더 포함하는 것을 특징으로 하는 시스템.

청구항 27

제25항에 있어서, 디지탈 셀룰러 무선시스템을 더 포함하는 것을 특징으로 하는 시스템.

정구항 28

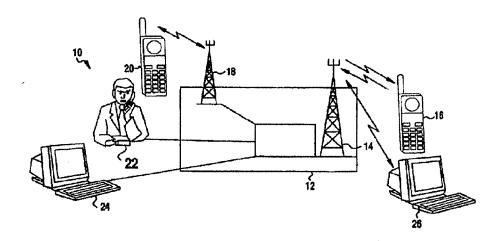
제25형에 있어서, 장기 액세스 채널은 무직위 액세스 서브 채널을 포함하는 것을 특징으로 하는 시스템.

청구항 29

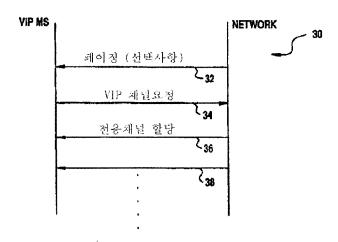
제25형에 있어서, 싱기 제1이동단말기수단은 우선순위화된 (VIP)이동국을 포함하는 것을 특징으로 하는 사스템.

50

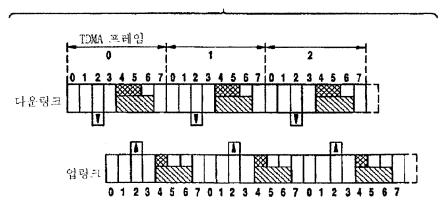
£21



502



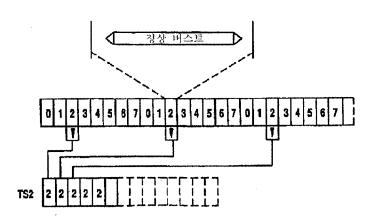
£83



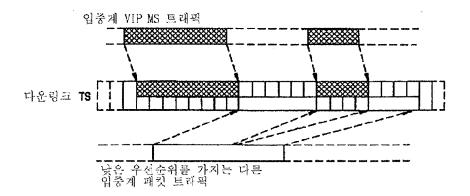
WWW VIP MS에 대해 예약된 타임슐롯돌

다른 패킷 트래픽을 위해 예약될 수 있는 타임슬롯들

£ 44



££15



± 030

